平2-10429 母 公 開 特 許 公 報(A)

@Int.CI.5

識別記号

广内整理番号

母公開 平成2年(1990)1月16日

G 06 F 9/06 9/45 430 E 7361-5B

> 9/44 G 06 F

3 2 0 E

8724-5B

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全5頁)

60発明の名称

ブログラム構造化処理方式

頭 昭63-161812 の特

顧 昭63(1988)6月28日 28出

個発

兵庫県神戸市兵庫区和田崎町1丁目1番2号 三菱電機株

式会社制御製作所内

三菱電機株式会社 创出

東京都千代田区丸の内2丁目2番3号

弁理士 大岩 増雄 外2名 29代 理 人

L. 発明の名称

(, ;:. ;

 $\theta_{\rm gap}$.

プログラム構造化処理方式

2. 特許請求の範囲

ソースプログラム中に含まれるGO TO及び JUMP命令を除去するプログラム構造化処理方式 において、ソースプログラムを入力し、その構造 テーブルを作成する構造テーブル作成部、Cの栲 造テーブル作成部で作成された構造テーブルを構 ・逸解析し、構造化に必要な情報を抽出する構造解 析部、この構造解析部で抽出した情報及び上記標 造テーブル作成部で作成した構造テーブルにより、 上記CO TO及びJUMP命令を練返し命令あるい はIF命令に変換した構造化された構造テーブル を作成する構造化変換部、及びこの構造化変換部 により作成された構造テーブルを構造化されたソ ースプログラムに変換するソースプログラム変換 部を備えたことを特徴とするプログラム構造化処 理方式。

発明の詳細な説明

〔産業上の利用分野〕

この発明は、ソースプログラム中に存在する GOTO。 JUMP命令を除去し、ソースプログラ ムを構造化されたプログラムに変換するプログラ ム構造化処理方式に関するものである。

〔従来の技術〕

一般にプログラム構造の単純化や銃解の容易さ などを向上するために構造化プログラミング技法 が導入されるようになつた。第5回は、構造化プ ログラムの一例を示したもので、第 5 図(4) は構造 化される前のソースプログラムを示するのでGO TO 命令を含んでいるが、第 5 図(b) は構造化され た後のソースプログラムを示するのでGOTO文 が除去されている。第5図(3)及び(5)のソースプロ グラムは全く同じ内容である。

従来このような構造化処理は、例えば第6図(4) ~(c) K夫々示すような決まつたパターンだけを自 動的に構造化しており、パターンに当てはまらな ければ構造化が行なわれず、人の手でソースプロ グラムを修正する符の処理を必要としていた。な お、第 6 図において、 31 , 32 はプログラムの被 途上 1 つにまとめることのできる行の集まりを要 わす。

〔発明が解決しようとする課題〕

従来のプログラミング構造化処理方式では、特定のパターンのGOTO。jump命令だけの構造化が可能で、プログラムを全て自動的に構造化することができず、ソースプログラムの構造化に時間がかかるという課題があつた。

この発明は、上記のような段類を解消するためになされたもので、ソースプログラム中に存在する全てのGOTO・jump 命令を自動的に除去し、構造化されたプログラムに変換するプログラム構造化処理方式を得ることを目的とする。

(誤題を解決するための手段)

この発明に係るプログラム構造化処理方式は、 構造化のためにソースプログラムには存在しない 変数を新たに生成し、その変数により、構造化を 行なうようにしたものである。

(作用)

化情報であり、たとえば、何行目から何行目は1
つのプロックとして扱えるといつた情報やGOTO
命令の場所等、構造化処理に必要な情報である。
四は構造テーブル四と構造化情報料を入力とし、
新たに変数を生成し、GOTO。jump命令を
繰返し命令,IF命令等に変換する構造化変換部・
のはこの構造化変換部により作成された構造テーブル。
のはた構造テーブル、四はこの構造テーブルをソー
スプログラムに再生するソースプログラムである。
四は構造化されたソースプログラムである。

各部の助作は前述したとおりだが、構造化変換
部のの動作を第2図のフェーチャートと第3図の 構造化の実際の例に従つて設明する。まず、構造 チーブル作成部図によつて作成された構造テーブ ル図と構造解析部図によつて作成された構造テーブ ル図を読み込む(ステップ1・以下ステップを3T と略す。)。この構造化処理方式ではGOTO文 (命令)の飛び先きのラベルの数だけ変数が必要 になるので、構造化情報図によりラベルの数と同 じ数の変数を生成する(3 T.2)。第3図(1)の① この発明におけるブログラム構造化処理方式は、 新たに生成した変数をIP文、WHLLE文の 条件式に使用し、また、ENDIP文、生成した変数への代入文、ENDWHILE文等を付加することによりGOTO、jump 命令を全て除去し、プログラムの構造化を行うようにしたものである。

(発明の実施例)

に変数がも個生成されている。ソースプログラム の構造を独立して取り扱えるいくつかのブロック に分け、構造化が必要なブロックを選択する(S T3)。標造化が必要なブロックの構造テーブル を1つずつ処理する(ST4)。処理中に構造化 が必要はGOTO文が出てきたかどうかを判定す る(STs)。GOTO文が出現した場合、その 時の構造化情報に従つてIF文。代入文,ENDIF 文, ENDDO文等に変換する(5T6), 第3 図の②にその例を示している。処理中にGOTO の飛び先きのフベルが出てきたかどうかを制定す る(ST1)。GOTO飛び先きラベルが出現し た場合、その時の構造化情報に従つて無変換, WHILE文代入文,ENDIF 文容に変換する(ST8)。第3図の③にその例を示している。こ の処理をエブロックの会ての構造テーブルについ て行なわれたか判定し、まだ1プロックの処理が 終了していなければ元に戻り、終了していれば、 **次のプロックの処理を行う(ST9)。つぎにこ** の処理が全ブロックについて行なわれたか判定し、

まだプロックが残つているなら繰り返し処理し、 残つでいなければ最後の処理に進む(3 T 1 0)。 最後に、前記処理で新しく構造化された構造テー ブルを出力する(3 T 1 1)。

なお、上記実施例では新たに変数を生成しGOTO、 jump命令を除去する方法を示したが、この処理 を行う節に従来から使われてきた決まったパター ンのGOTO文をブロックIP文等に変換する処理を行ってもよく、その後に本発明の処理を行う と生成フベル数が減るなどの効果が得られる。

また、生成フベル個数を1個として、条件式の 内容等を変えることによりソースプログラムを構 造化することができる。その実際の例を第4図に 示す。なお、第4図には変換上WHILE()~ ENDDO文ではなく、DO~WHIEL()文 を使用している。

〔発明の効果〕

以上のように、この発明によれば全ての G O T O, jump 合合等を新たな変数を生成することによ り涂去できるので構造化処理が全て自動に行える という効果がある。

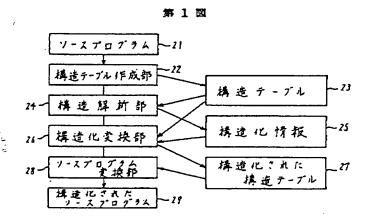
↓ 図面の簡単な説明

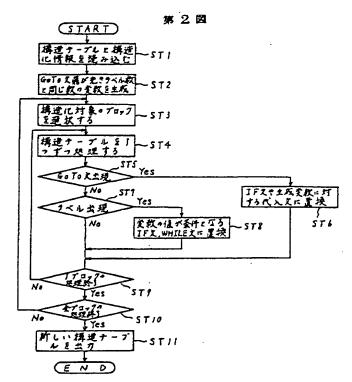
毎1回はこの発明の一実施別によるブロック図。 第2回はこの発明の動作を示す流れ図。第3回は この発明に対ける都造化の実際の例。第4回は生 成ラベル個数を1個とした場合の神造化の実施例。 第5回は特強化プログラミングの例。第6回は決 まつたパターンの構造化の例である。

四において、四はソースプログラム、四は排造 テーブル作成部、四は排造解析部、例は構造化変 換部、図はソースプログラム変換部である。

なお、各図中、阿一杵号は阿一あるいは相当部 分を示すものとする。

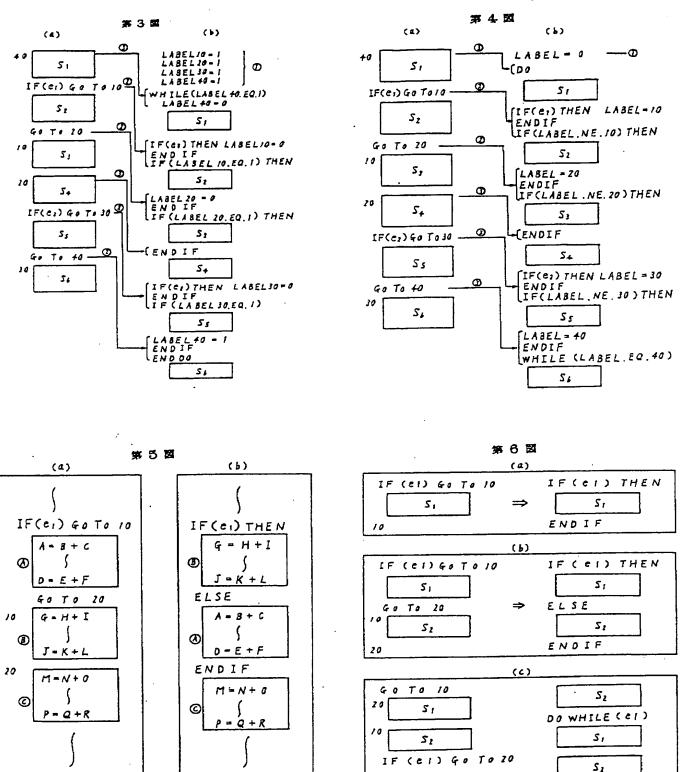
代理人 大岩塘 雄





持開平2-10429(4)

ENDDO



(5.7

特許庁長官殿

1. 事件の表示 特願昭 63-161812 号

2、発明の名称

プログラム構造化処理方式

3. 雑正をする者

専件との関係 特許出願人 住 所 東京部千代田区丸の内二丁目2番3号 名 称 (601)三菱電機株式会社 代表者 志 岐 守 哉

4.代 理 人

住 所 東京都

東京都千代田区丸の内二丁目 2番 3 号 三菱電機株式会社内

氏 名 (7375) 弁理士 大 岩 増 雄 (連絡失03(213) 3421特許節)



5. 補正の対象

心明細書の「発明の詳細な説明」の間。

(10) 图 面

6. 袖正の内容

(1) 明細書第3頁第3行に「わす。」とあるのを「わし、第5図の・3・〇と同じ意味を持つ。」と訂正する。

の問書第5頁第13行に「説明する。」とある後に「なお、第3図ではは標準化される前のプログラム、向は構造化されたプログラムを表わす。」を挿入する。

(3) 同書第7 頁第11 行に「また、生成ラベル個数」 とあるのを「また、上記例では生成変数の個数が GOTO 文のラベルの個数だけ必要であつたが、生 成変数の個数」と訂正する。

(4) 図面の第2 図を別紙のとおり訂正する。

7. 減付警額の目録

印図面(第2図)

1 通

以上

